



DEMANDE INTERNATIONALE PUBLIÉE EN VERTU DU TRAITE DE COOPERATION EN MATIÈRE DE BREVETS (PCT)

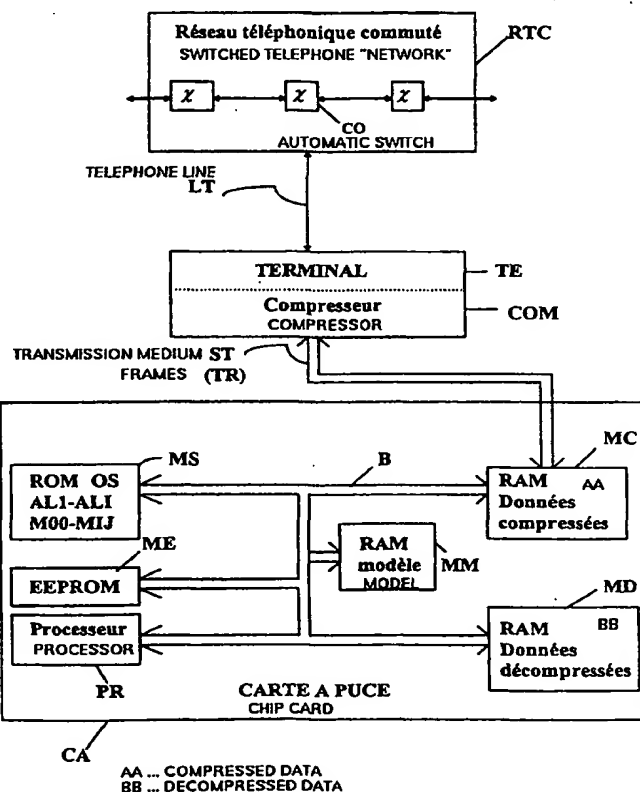
(51) Classification internationale des brevets ⁷: G07F 7/10	A1	(11) Numéro de publication internationale: WO 00/33266 (43) Date de publication internationale: 8 juin 2000 (08.06.00)
(21) Numéro de la demande internationale: PCT/FR99/02694 (22) Date de dépôt international: 4 novembre 1999 (04.11.99) (30) Données relatives à la priorité: 98/15257 1er décembre 1998 (01.12.98) FR <i>01 Juin 01/2000</i> (71) Déposant (pour tous les Etats désignés sauf US): GEMPLUS S.C.A. [FR/FR]; Avenue du Pic de Bertagne, Parc d'Activités de Gémenos, F-13881 Gémenos Cedex (FR). (72) Inventeur; et (75) Inventeur/Déposant (US seulement): BRIEUSSEL, Benoît [FR/FR]; Résidence le Variant, 1 Bloc I Appartement 28, Le Charrel, F-13400 Aubagne (FR). (74) Mandataire: NONNENMACHER, Bernard; Gemplus S.C.A., Av. du Pic de Bertagne, Parc d'Activités de Gémenos, F-13881 Gémenos Cedex (FR).		(81) Etats désignés: AL, AM, AT, AU, AZ, BA, BB, BG, BR, BY, CA, CH, CN, CU, CZ, DE, DK, EE, ES, FI, GB, GE, GH, GM, HR, HU, ID, IL, IN, IS, JP, KE, KG, KP, KR, KZ, LC, LK, LR, LS, LT, LU, LV, MD, MG, MK, MN, MW, MX, NO, NZ, PL, PT, RO, RU, SD, SE, SG, SI, SK, SL, TJ, TM, TR, TT, UA, UG, US, UZ, VN, YU, ZA, ZW, brevet ARIPO (GH, GM, KE, LS, MW, SD, SL, SZ, TZ, UG, ZW), brevet eurasien (AM, AZ, BY, KG, KZ, MD, RU, TJ, TM), brevet européen (AT, BE, CH, CY, DE, DK, ES, FI, FR, GB, GR, IE, IT, LU, MC, NL, PT, SE), brevet OAPI (BF, BJ, CF, CG, CI, CM, GA, GN, GW, ML, MR, NE, SN, TD, TG). Publiée <i>Avec rapport de recherche internationale.</i>

(54) Title: CHIP CARD LOADABLE WITH COMPRESSED DATA**(54) Titre:** CARTE A PUCE CHARGEABLE AVEC DES DONNEES COMPRESSEES**(57) Abstract**

The invention concerns a chip card (CA) receiving fields of compressed data encapsulated in frames including an indication of the expected length of decompressed data and a length of compressed data. The frames are received in a storage unit (MC) and the processor (PR) of the card decompresses each data field according to a decompression algorithm over a length based on the indication of the expected length and writes the decompressed data in another buffer storage unit (MD). Several algorithms and optionally several decompression models are installed in the card storage unit (MS), and a couple thereof is selected by the number read in the heading of each frame received.

(57) Abrégé

Une carte à puce (CA) reçoit des champs de données compressées encapsulées dans des trames incluant une indication de longueur attendue de données décompressées et une longueur de données compressées. Les trames sont reçues dans une mémoire (MC) et le processeur (PR) de la carte décompresse chaque champ de données suivant un algorithme de décompression sur une longueur dépendant de l'indication de longueur attendue et écrit les données décompressées dans une autre mémoire tampon (MD). Plusieurs algorithmes et éventuellement plusieurs modèles de décompression sont installés en mémoire (MS) de la carte, et un couple de ceux-ci est sélectionné par des numéros lus dans l'en-tête de chaque trame reçue.



UNIQUEMENT A TITRE D'INFORMATION

Codes utilisés pour identifier les Etats parties au PCT, sur les pages de couverture des brochures publiant des demandes internationales en vertu du PCT.

AL	Albanie	ES	Espagne	LS	Lesotho	SI	Slovénie
AM	Arménie	FI	Finlande	LT	Lituanie	SK	Slovaquie
AT	Autriche	FR	France	LU	Luxembourg	SN	Sénégal
AU	Australie	GA	Gabon	LV	Lettonie	SZ	Swaziland
AZ	Azerbaïdjan	GB	Royaume-Uni	MC	Monaco	TD	Tchad
BA	Bosnie-Herzégovine	GE	Géorgie	MD	République de Moldova	TG	Togo
BB	Barbade	GH	Ghana	MG	Madagascar	TJ	Tadjikistan
BE	Belgique	GN	Guinée	MK	Ex-République yougoslave de Macédoine	TM	Turkménistan
BF	Burkina Faso	GR	Grèce	ML	Mali	TR	Turquie
BG	Bulgarie	HU	Hongrie	MN	Mongolie	TT	Trinité-et-Tobago
BJ	Bénin	IE	Irlande	MR	Mauritanie	UA	Ukraine
BR	Brésil	IL	Israël	MW	Malawi	UG	Ouganda
BY	Bélarus	IS	Islande	MX	Mexique	US	Etats-Unis d'Amérique
CA	Canada	IT	Italie	NE	Niger	UZ	Ouzbékistan
CF	République centrafricaine	JP	Japon	NL	Pays-Bas	VN	Viet Nam
CG	Congo	KE	Kenya	NO	Norvège	YU	Yougoslavie
CH	Suisse	KG	Kirghizistan	NZ	Nouvelle-Zélande	ZW	Zimbabwe
CI	Côte d'Ivoire	KP	République populaire démocratique de Corée	PL	Pologne		
CM	Cameroun	KR	République de Corée	PT	Portugal		
CN	Chine	KZ	Kazakstan	RO	Roumanie		
CU	Cuba	LC	Sainte-Lucie	RU	Fédération de Russie		
CZ	République tchèque	LI	Liechtenstein	SD	Soudan		
DE	Allemagne	LK	Sri Lanka	SE	Suède		
DK	Danemark	LR	Libéria	SG	Singapour		
EE	Estonie						

Carte à puce chargeable avec des données compressées

La présente invention concerne d'une manière générale le traitement de données reçues dans une
5 carte à puce, dite également carte à microcalculateur ou microprocesseur (smart card).

Les prestataires de services gérant les cartes à puce requièrent de plus en plus de stocker un grand
10 nombre de données dans la mémoire non volatile de type EEPROM, ou EEPROM Flash contenue dans la carte à puce. Les besoins en capacité de mémoire dans les cartes à puce ont tendance également à s'accroître à cause de l'usage de certains logiciels écrits dans
15 des langages de programmation, tels que le langage JAVA, pour lesquels des parties de programmes, telles que des applets, sont à télécharger dans les cartes.

Afin de fixer les idées, si l'on transmet 5 koctets dans chacune d'1 million de cartes avec un
20 seul terminal qui fonctionne 24h/24 et 7j/7 et dont le débit est de 9600 bit/s, il faut plus de deux mois pour charger ces données dans les cartes.

En radiotéléphonie, la carte à puce est intégrée en tant que carte SIM (Subscriber Identify Module)
25 dans les terminaux radiotéléphoniques portables. L'état actif du terminal radiotéléphonique et donc sa consommation en courant et son autonomie dépendent notamment du temps de transmission de données à traiter par la carte SIM.

30 D'une manière plus générale, la diminution du temps de transmission de données à télécharger dans les cartes à puce est un gain incontestable vis-à-vis aussi bien du terminal chargeant les données dans la carte à puce que vis-à-vis de la carte elle-même et

du ou des supports ou canaux de transmission transitant les données à télécharger.

Par ailleurs la demande de brevet japonais
5 08235329 déposée le 24 Février 1995 propose de télécharger des données compressées dans une carte à mémoire, c'est-à-dire dans une carte "statique" qui ne traite pas les données qu'elle reçoit et qui fait office de mémoire déportée par rapport à une unité de
10 traitement d'images ayant produit les données compressées. L'unité de traitement d'images écrit à deux premières adresses prédéterminées dans la carte à mémoire respectivement la longueur des données avant compression et la longueur des données après
15 compression, puis écrit les données compressées dans la carte à mémoire. Inversement, lors du chargement des données compressées de la carte à mémoire dans l'unité de traitement d'images, l'unité de traitement d'images lit la longueur des données avant
20 compression et la longueur des données après compression aux deux adresses respectives précitées, puis lit les données compressées de manière à les décompresser suivant un algorithme de décompression prédéterminé installé dans l'unité de traitement
25 d'images.

L'objectif de l'invention est de diminuer le temps de téléchargement de données dans des cartes à puce, c'est-à-dire des cartes à microcalculateur ou
30 microprocesseur, en y chargeant des données compressées, tout en conservant les fonctionnalités des cartes à puce en matière de traitement des données non compressées.

A cette fin, une carte à puce propre à recevoir des champs de données compressées précédés chacun par une indication de longueur attendue de données décompressées et une longueur de données compressées, est caractérisée en qu'elle comprend un premier moyen pour mémoriser les champs reçus de données compressées en fonction des longueurs des données compressées respectives, un deuxième moyen pour mémoriser un algorithme de décompression, un moyen pour décompresser suivant ledit algorithme de décompression les données compressées dans chaque champ en des données décompressées sur une longueur dépendant de l'indication de longueur de données décompressées, et un troisième moyen pour mémoriser les données décompressées.

Grâce à la réception de données à l'état compressé dans les cartes à puce selon l'invention, la durée de chargement de 5 koctets dans un million de ces cartes selon l'exemple précité est réduite de 10% à 40%, typiquement de 20% pour un gain de deux semaines environ.

De préférence, le deuxième moyen pour mémoriser contient plusieurs algorithmes de décompression et le moyen pour décompresser détecte un numéro d'algorithme de décompression précédant chaque champ reçu de données compressées afin que celles-ci soient décompressées suivant l'algorithme de décompression dont le numéro a été détecté. En variante, le deuxième moyen pour mémoriser peut comprendre plusieurs modèles de décompression respectivement associés aux algorithmes de décompression, et le moyen pour décompresser détecte un numéro de modèle de décompression précédant chaque champ reçu de données compressées afin que celles-ci soient

décompressées suivant l'algorithme de décompression et le modèle de décompression correspondant dont les numéros ont été détectés. Les divers algorithmes de décompression et modèles de décompression installés en mémoire dans la carte permettent à la carte d'être
5 utilisée par n'importe quel prestataire de service gérant des terminaux ou des serveurs compressant des données selon l'un des algorithmes et l'un des modèles.

10 Selon une autre caractéristique de l'invention, la carte à puce comprend un quatrième moyen pour mémoriser un modèle de décompression reçu précédemment à un champ reçu de données compressées, et le moyen pour décompresser détecte un numéro
15 d'algorithme de décompression précédant ledit champ reçu de données compressées afin que celles-ci soient décompressées suivant l'algorithme de décompression dont le numéro a été détecté et le modèle de décompression lu dans le quatrième moyen pour
20 mémoriser.

Selon une autre possibilité, le modèle de décompression est reconstruit en mémoire RAM de la carte ; dans ce cas, le quatrième moyen pour mémoriser mémorise un modèle de décompression déduit
25 implicitement d'un champ de données compressées en cours d'écriture dans les premiers moyens pour mémoriser, et le moyen pour décompresser détecte un numéro d'algorithme de décompression précédant ledit champ mémorisé de données compressées afin que
30 celles-ci soient décompressées suivant l'algorithme de décompression dont le numéro a été détecté et le modèle de décompression déduit lu dans le quatrième moyen pour mémoriser.

Le moyen pour décompresser peut détecter une
35 indication sur l'état compressé ou non compressé de

chaque champ reçu de données compressées afin que le moyen pour décompresser ne décompresse les données que dans les champs de données précédés par une indication d'état compressé.

5

L'invention concerne également une unité de données de protocole pour être reçue notamment par la carte à puce selon l'invention. L'unité comprend un en-tête et un champ de données, l'en-tête incluant la longueur du champ de données, et est caractérisée en ce que l'en-tête comprend une indication sur la longueur attendue de données décompressées après décompression du champ de données. Cette caractéristique contribue à décompresser précisément, quel que soit l'algorithme de décompression sélectionné.

L'indication sur la longueur attendue de données décompressées est un mot à n bits égal à la longueur attendue des données décompressées modulo 2^n , la longueur attendue étant exprimée en mots de données décompressées à m bits. L'entier n est au moins égal à 0, par exemple égal à 2, 3 ou 4 bits en fonction de la répartition de paramètres de décompression dans un champ de l'unité de protocole. L'entier m est au moins égal à 1, par exemple égal à 8 pour des mots tels qu'octets.

Lorsque la carte est multiprestataire de service, l'en-tête comprend le numéro d'un algorithme de décompression au moyen duquel les données compressées dans le champ de données sont à décompresser, et peut comprendre le numéro d'un modèle de décompression qui correspond à l'algorithme de décompression dont le numéro est inclus dans l'en-tête et au moyen duquel les données compressées dans le champ de données sont à décompresser.

La carte peut recevoir des données compressées et des données non compressées.

A cet effet, l'en-tête comprend une indication d'état de données ayant un premier état lorsque les données dans le champ de données ne sont pas compressées, et ayant un deuxième état lorsque les données dans le champ de données sont compressées. L'indication d'état de données peut avoir un troisième état lorsque les données dans le champ de données sont à décompresser suivant un algorithme de décompression prédéterminé et un modèle de décompression prédéterminé qui peuvent être choisis par défaut dans la carte ; l'indication sur la longueur attendue de données décompressées n'est pas alors toujours nécessaire à la décompression et peut ne pas être dans l'unité de données de protocole. Dans le cas contraire, l'en-tête comprend le numéro d'un algorithme de décompression, le numéro d'un modèle de décompression et l'indication sur la longueur attendue de données décompressées lorsque l'indication d'état de données est au deuxième état.

Enfin l'invention concerne également un procédé pour décompresser des champs de données compressées à mettre en oeuvre notamment dans la carte à puce selon l'invention. Chaque champ de données compressées est précédé par une indication sur la longueur de données non compressées correspondant à des données compressées contenues dans le champ et par une longueur des données compressées contenues dans le champ. Le procédé est caractérisé par les étapes suivantes :

- détecter la longueur des données compressées et mémoriser le champ de données compressées sur la longueur détectée, et

- détecter l'indication sur la longueur attendue de données décompressées et décompresser les données de manière à arrêter la décompression en fonction de l'indication détectée.

5 Le procédé peut comprendre pour une application multiprestataire de service, une étape de sélectionner un algorithme de décompression parmi plusieurs algorithmes de décompression en fonction d'un numéro d'algorithme précédant le champ de
10 données compressées afin de décompresser les données du champ suivant l'algorithme de décompression sélectionné, et le cas échéant une étape de sélectionner un modèle de décompression parmi plusieurs modèles de décompression associés à
15 l'algorithme de décompression sélectionné en fonction d'un numéro de modèle précédant le champ de données compressées afin de décompresser les données du champ suivant l'algorithme de décompression sélectionné et le modèle de décompression sélectionné.

20 A la place de l'étape de sélectionner un modèle de décompression, le procédé peut comprendre une étape de mémoriser un modèle de décompression reçu précédemment au champ de données compressées afin de décompresser les données du champ suivant
25 l'algorithme de décompression sélectionné et le modèle de décompression mémorisé, ou bien une étape de mémoriser un modèle de décompression déduit implicitement du champ reçu de données compressées afin de décompresser les données du champ suivant
30 l'algorithme de décompression sélectionné et le modèle de décompression déduit et mémorisé.

Le procédé peut encore comprendre une étape de détecter une indication d'état de données précédant
35 chaque champ de données décompressées afin de ne

décompresser les données du champ que lorsque l'indication d'état de données n'est pas à un premier état prédéterminé.

De préférence, l'étape de détecter une indication sur la longueur attendue de données décompressées n'est pas effectuée lorsque l'indication d'état de données est à un état prédéterminé indiquant que les données compressées sont à décompresser selon des algorithmes et modèles prédéterminés, sélectionnés par défaut dans la carte.

D'autres caractéristiques et avantages de la présente invention apparaîtront plus clairement à la lecture de la description suivante de plusieurs réalisations préférées de l'invention en référence aux dessins annexés correspondants dans lesquels :

- la figure 1 est un bloc-diagramme d'un système de transmission entre une carte à puce selon l'invention et un terminal à compresseur de données selon une première réalisation ;
- la figure 2 est un bloc-diagramme d'un système de radiotéléphonie entre une carte à puce selon l'invention et un serveur à compresseur de données selon une deuxième réalisation ;
- la figure 3 est un diagramme montrant une trame de données compressées selon l'invention ;
- la figure 4 est un diagramme d'un champ de paramètres de décompression inclus dans la trame de la figure 3 ;
- la figure 5 est un algorithme d'un procédé de compression de données selon l'invention ; et
- la figure 6 est un algorithme d'un procédé de décompression de données selon l'invention.

Selon une première réalisation montrée à la figure 1, un terminal à lecteur de carte TE comprend un compresseur de données COM pour compresser des données qu'il a traitées en interne que le terminal soit autonome ou non, ou bien qu'il a reçues d'une ligne de transmission, par exemple une ligne téléphonique d'abonné LT desservie par un autocommutateur CO du réseau téléphonique commuté RTC ou d'un réseau numérique à intégration de services RNIS. Les données compressées sont transmises dans des trames TR selon l'invention par le terminal à une carte à puce CA à travers un support de transmission ST de type ligne de transmission filaire ou radioélectrique ou de type contacts électriques, magnétiques ou inductifs par exemple. La carte à puce décompresse selon l'invention les données compressées incluses dans les trames reçues TR.

Schématiquement, la puce de la carte comprend une mémoire RAM MC pour mémoriser les trames reçues à données compressées ou non compressées, une mémoire RAM MD pour mémoriser les données décompressées, une mémoire ROM MS incluant le système d'exploitation OS (Operating System) de la carte et des applications spécifiques notamment selon l'invention, une mémoire EEPROM ME pour conserver notamment des protocoles de transmission/réception de données, des informations confidentielles et des données décompressées et non compressées, et un microprocesseur PR relié aux mémoires par un bus B.

30

Selon une deuxième réalisation montrée à la figure 2, le terminal à carte est un terminal radiotéléphonique mobile TM dans un réseau de radiotéléphonie cellulaire RT, par exemple de type GSM 900 ou DCS 1800. La carte à mémoire est une carte

35

SIM, c'est-à-dire un module d'identification d'abonné (Subscriber Identify Module) ayant une architecture analogue à la carte CA montrée à la figure 2 et sensiblement modifiée et complétée selon l'invention.

5 Afin de ne pas surcharger en logiciel le terminal mobile TM, celui-ci ne compresse pas les données qu'il reçoit pour les transmettre à la carte SIM mais reçoit ces données déjà compressées à travers le canal de trafic alloué depuis la station de base

10 correspondante BTS.

Dans le réseau RT montré à la figure 2 ne sont représentées que les entités principales à travers lesquelles des données destinées à la carte SIM transitent. Ces entités sont un commutateur du

15 service mobile MSC relié à au moins un commutateur téléphonique à autonomie d'acheminement CO du réseau téléphonique commuté RTC et gérant des communications pour des terminaux mobiles visiteurs, parmi lesquels le terminal TM, qui se trouvent à un instant donné

20 dans une zone de localisation respective ; un enregistreur de localisation de visiteurs VLR relié au commutateur MSC et contenant des caractéristiques des terminaux mobiles, en fait des cartes SIM, dans cette zone de localisation ; un contrôleur de station

25 de base BSC gérant notamment l'allocation de canaux à des terminaux mobiles, la puissance de station(s) de base et des transferts intercellulaires de stations mobiles ; et la station de base BTS couvrant la cellule radioélectrique où le terminal TM se trouve à

30 l'instant donné.

Dans cette deuxième réalisation, le compresseur de données COM est inclus dans un serveur de compression SC qui est relié au commutateur du service mobile MSC à travers une interface RNIS

35 classique, par exemple de type T2 à 2048 kbit/s avec

30 canaux d'information B et 1 canal D à 64 kbit/s. Toutes les données entrantes à compresser destinées aux terminaux mobiles se trouvant dans ladite zone de localisation pour des communications quelconques avec des terminaux fixes du réseau RTC ou des terminaux mobiles du réseau de radiotéléphonie RT sont compressées dans le serveur SC avant de transiter dans le contrôleur BSC, la station de base BTS et le terminal mobile TM correspondants.

En variante, le serveur SC n'est pas relié au commutateur de service mobile MSC, mais est remplacé par des serveurs à compresseur reliés respectivement aux contrôleurs de station de base BSC desservis par le commutateur MSC.

En se référant maintenant aux figures 3 et 4, une unité de données de protocole sous la forme d'une trame de données compressées TR à transmettre depuis le terminal TE, TM vers la carte CA, SIM à travers le support de transmission ST, ou depuis le serveur de compression SC à travers notamment le terminal TM selon la figure 2, présente une structure avec un en-tête EN et un champ de données DATA. La trame TR est sensiblement modifiée par rapport à une trame normalisée de données entrantes selon le protocole de transmission asynchrone caractère par caractère "T = 0". Au lieu de cinq octets, l'en-tête ET de la trame TR comprend cinq octets CLA, INS, P1, P2 et LC comme dans une trame "T = 0" et un sixième octet PD contenant des paramètres de décompression selon l'invention, "prélevé" dans le champ de données. Ces six octets sont en code hexadécimal.

Comme dans la trame "T = 0", l'octet CLA désigne une classe de l'instruction contenue dans l'octet suivant, l'octet INS une instruction liée à une

commande du système d'exploitation OS (Operating System) de la carte à puce CA, SIM ou liée à la sécurité des données par exemple, les octets P1 et P2 des paramètres de l'instruction, et l'octet LC la
5 longueur du champ de données dans la trame "T = 0" exprimée en octets et égale, pour la plupart des trames à données compressées selon l'invention, à la longueur du champ DATA de la trame TR augmentée de 1 dû à l'octet PD.

10 Selon l'invention, la trame TR contient deux bits d'indication d'état de données B2 et B3, le deuxième et le troisième de l'octet CLA, qui sont produits dans le compresseur COM du terminal TE ou du serveur SC pour indiquer principalement l'état
15 compressé ou non compressé des données dans le champ DATA. Les bits d'indication d'état de données B2 et B3 ont les états binaires respectifs suivants :

- "00" lorsque les données sont reçues non compressées, la trame TR étant alors une trame "T =
20 0" avec l'octet PD comme octet de données ;

- "10" lorsque les données sont reçues compressées et sont à décompresser dans la carte selon des algorithmes AL0 et modèle M00 de décompression prédéterminés, les plus usités,
25 sélectionnés par défaut dans la carte à puce CA, SIM, la trame TR étant alors une trame "T = 0" lorsque la longueur des données décompressées n'est pas nécessaire à la décompression ; et

- "11" lorsque les données sont reçues compressées et sont à décompresser dans la carte selon l'un sélectionné ALi de plusieurs algorithmes de décompression et l'un sélectionné Mij de plusieurs modèles de décompression adaptés à l'algorithme sélectionné ALi, les algorithmes et modèles de
30 décompression ALi et Mij correspondant aux algorithmes
35 décompression ALi et Mij correspondant aux algorithmes

et modèle de compression "ALi" et "Mij" utilisés dans le terminal TE ou le serveur SC pour compresser initialement dans les données.

Ainsi, selon l'invention, la mémoire ROM MS de la carte à puce qui contient principalement le système d'exploitation OS de la carte, contient également plusieurs applications relatives à des algorithmes de décompression AL0 à ALI avec l'indice i compris entre 0 et un entier I typiquement égal au plus à 3, chaque algorithme ALi étant associé à plusieurs modèles de compression respectifs Mi0 à MiJ avec l'indice j compris entre 0 et un entier J typiquement égal au plus à 7. Un modèle de décompression assure la correspondance entre les symboles compressés et les symboles non compressés grâce à l'algorithme de décompression qui le met en œuvre ; par exemple un modèle est basé sur un arbre, une table probabiliste, un dictionnaire, ou une liste. L'identification de l'algorithme ALi et l'identification du modèle Mij servant à décompresser les données DATA sont signalées à la carte CA, SIM respectivement par un mot à 2 bits et un mot à 3 bits au début de l'octet de paramètres de décompression PD, comme montré à la figure 4, lorsque les bits B2 et B3 dans le champ de classe CLA sont "11". La carte CA, SIM de l'invention est ainsi adaptée à divers algorithmes de décompression qui sont respectivement choisis par divers prestataires de service responsables de la gestion d'ensembles des terminaux TE, ou d'ensembles de terminaux TM avec des serveurs SC.

En variante, la carte à puce CA (figure 1), SIM comprend encore une mémoire RAM MM reliée au bus B. Des caractéristiques d'un modèle de décompression incluses dans des trames de commande (non

compressées) entrantes précédant les trames TR avec des données compressées selon ce modèle, sont transmises par le terminal TE ou le serveur SC à travers le support ST et sont écrites dans la mémoire MM par le processeur PR. L'algorithme mettant en œuvre ce modèle inscrit en mémoire MM sera alors recherché dans la mémoire MS par le processeur pour décompresser les données.

Selon une autre variante, parmi les algorithmes ALO à ALI, certains d'entre eux sont associés à des modèles de décompression dont les caractéristiques ne sont pas stockées préalablement dans la mémoire ROM MS de la carte CA, SIM. Un tel modèle de décompression est reconstruit au moyen de l'algorithme de décompression correspondant dans le processeur PR au fur et à mesure de l'écriture de la trame de données compressées en mémoire MC et est écrit dans la mémoire RAM MM afin de le lire lors de la décompression des données compressées. Le modèle de décompression est selon cette variante contenu implicitement dans la trame de données compressées.

Le champ de paramètres de décompression PD dans une trame à données compressées contient un dernier mot à n bits LDD qui indique à la carte CA, SIM la longueur attendue des données décompressées modulo 2^n , où n est un entier supérieur ou égal à 2. Les données initialement non compressées dans le terminal TE ou le serveur SC auxquelles correspondent les données décompressées dans la carte CA, SIM sont traitées en mots de données à m bits, m étant un entier supérieur ou égal à 1. La longueur attendue des données est exprimée en mots de données à m bits, et le mot LDD indique le nombre de mots de données dans le dernier champ à au plus 2^n mots de données

dans la trame qui ont été compressés. Selon la réalisation illustrée à la figure 4, l'entier n est égal à 3, en général supérieur ou égal à 0, les mots à m bits sont des octets de données décompressées avec $m = 8$, et le mot de longueur attendue des données décompressées LDD contient 3 bits et est égal au reste de la division de la longueur attendue de données décompressées par $2^n = 8$.

Grâce au paramètre de longueur de données décompressées LDD, le processeur PR dans la carte à puce CA, SIM arrête la décompression des données juste à la fin des données reçues à décompresser. Par exemple selon certains algorithmes de décompression, tel qu'un algorithme de type Huffman, plusieurs symboles peuvent être codés sur un mot à m bits, en l'occurrence un octet pour $m = 8$. La décompression des symboles doit s'arrêter à la fin de la trame décompressée qui peut intervenir au premier symbole au début du dernier octet ; les bits suivants à la fin de cet octet ne sont pas des données mais des bits de bourrage qui sont introduits dans la carte après avoir compté précisément le nombre de bits des données décompressées selon la précision indiquée par le paramètre LDD en parallèle avec la longueur de données compressées LC.

Selon une autre variante, la précision de la longueur des données décompressées peut atteindre le bit, lorsque $m = 1$; par exemple pour $n = 8$, le paramètre LDD indique le nombre de bits de données attendus dans le dernier octet inclus dans la trame.

Le paramètre LDD est également utile lorsque plusieurs trames " $T = 0$ ", ou des trames normalisées de données entrantes selon le protocole de transmission asynchrone bloc par bloc " $T = 1$ ", dites unités de données de protocole applicatif APDU,

doivent être concaténées pour constituer un fichier. Le début d'une trame doit succéder précisément à la fin de la trame précédente, c'est-à-dire au dernier octet de données décompressées. Cette segmentation de
5 fichier au niveau du dernier octet de la trame précédente est signalée précisément par le paramètre LDD.

Au lieu que la longueur attendue soit exprimée par le reste de la division par 2^n , elle pourrait
10 être introduite complètement dans l'en-tête de la trame TR selon l'invention. Cependant, cette introduction ajouterait un mot supplémentaire dans l'en-tête ET de la trame TR, la longueur attendue pouvant être alors supérieure à $2^8 = 256$ octets. En
15 outre un troisième bit serait nécessaire dans le champ de classe CLA pour décliner tous les cas.

Un procédé de compression en conformité avec l'invention est montré à la figure 5. Il comprend
20 principalement 5 étapes C0 à C4 réalisées dans le terminal TE ou le serveur SC.

Lorsqu'en fonction d'instructions protocolaires à l'étape C0, les données entrantes dans le terminal T ou le serveur SC ne sont pas compressées, les bits
25 B2 et B3 sont mis à l'état "00" à une étape C30 succédant à une étape initiale C0.

Si les données entrantes doivent être compressées à l'étape C0, le terminal TE ou le serveur SC compresse les données entrantes à l'étape
30 suivante C1 selon un algorithme de compression "ALi" et un modèle de compression correspondant "Mij" préinstallés dans le terminal TE ou le serveur SC. Si l'algorithme "ALi" et le module "Mij" sont l'algorithme de compression prédéterminé "AL0" et le
35 modèle de compression prédéterminé "M00" et si la

décompression ne nécessite pas à l'étape C21 de connaître l'indication sur la longueur de données décompressées LDD dans la mesure où la compression s'est arrêtée sur un nombre entier de mots de données à n bits, les bits B2 et B3 sont mis respectivement à l'état "10" à l'étape C31. Dans les cas contraires aux étapes C2 et C21, le paramètre LDD est nécessaire, et les bits B2 et B3 sont mis à l'état "11" à l'étape C32. Le champ de paramètres de décompression PD est constitué avec le numéro ALi et Mij des algorithmes et modèles ayant servi à la compression des données et avec la longueur attendue des données avant compression, modulo 2^n .

Puis à l'étape suivante C4, que les données soient compressées ou pas compressées, la trame TR à transmettre est finalement constituée. Optionnellement, l'ensemble de la trame, ou bien seulement le champ de données DATA, est chiffré à une étape C5.

Comme montré à la figure 6, la décompression de données dans la carte PC, SIM comprend neuf étapes D0 à D10. A l'étape initiale D0, la trame TR reçue selon une transmission asynchrone est écrite dans la mémoire tampon RAM MC dans la carte. Optionnellement, si les trames TR ou les données DATA incluses dans cette trame ont été chiffrées dans le terminal TE ou le serveur SC, le processeur PR de la carte exécute un déchiffrement de chaque trame reçue et écrite dans la mémoire tampon RAM à l'étape D1. Le processeur PR valide ensuite à l'étape D2 la trame reçue TR en tant que trame normalisée lorsque le bit de poids fort B1 dans le champ de classe CLA est à l'état "1" ; sinon lorsque la trame est reçue avec B1 = "0", le procédé passe de l'étape D2 à l'étape D10. La longueur du

champ de données DATA lue dans le champ LC à l'étape D3 fixe l'arrêt de l'écriture des données dans la mémoire MC.

5 A l'étape suivante D4, les deuxième et troisième bits B2 et B3 dans le champ CLA de la trame reçue TR sont lus. Si ces deux bits sont égaux à "00" comme indiqué à l'étape D50, aucune décompression de données n'est exécutée et le procédé passe directement à la dernière étape D10. Dans le cas
10 contraire, les données DATA doivent être décompressées et le procédé passe à l'étape D51 pour distinguer les trames sans et avec champ de paramètres de décompression PD.

Si à l'étape D51, les bits B2 et B3 ne sont pas
15 respectivement égaux à "11", ils sont égaux à "10" à l'étape D52. Le système d'exploitation OS sélectionne d'office les algorithmes et modèles de décompression prédéterminés AL0 et M00 dans la mémoire MS à l'étape D60, puis exécute la décompression des données DATA
20 et écrit les données décompressées dans la mémoire MD à l'étape D9. La fin de la décompression est estimée en fonction de la longueur LC du champ DATA.

Lorsque les bits B2 et B3 sont respectivement "11" à l'étape D51, le système d'exploitation OS va
25 sélectionner les algorithmes et modèles de décompression. L'algorithme de décompression ALi indiqué par les deux premiers bits du champ de paramètres de décompression PD inclus dans la trame reçue TR est sélectionné dans la mémoire ROM MS de la
30 carte à l'étape D6. Le modèle de décompression correspondant Mij est lu dans la mémoire RAM MM aux étapes D7 et D71, si des caractéristiques du modèle Mij ont été reçues préalablement à la réception de la trame TR ou déduites implicitement au début de la
35 réception de la trame TR. Dans le cas contraire, les

trois bits de modèle dans le champ PD de la trame reçue sont lus pour sélectionner le modèle Mij dans la mémoire ROM MS aux étapes D7 et D72. Puis après l'étape D71 ou D72, le mot LDD à n bits inclus à la fin du champ de paramètres de décompression PD est lu à l'étape D8 par le système d'exploitation OS afin qu'à l'étape D9 le processeur PR exécute la décompression des données contenues dans le champ DATA de la trame reçue TR et arrête cette décompression en fonction notamment du mot LDD lu précédemment. Les données décompressées sont écrites au fur et à mesure dans la mémoire RAM MD.

En fonction de l'instruction contenue dans le champ INS et des paramètres P1, P2 précisant cette instruction dans la trame reçue TR, le système d'exploitation OS exécute à l'étape D10 une commande déterminée, comme par exemple la recopie des données décompressées contenues dans la mémoire MD en mémoire EEPROM de la carte, à une adresse de fichier donnée. A ce stade, le système d'exploitation dans la carte se retrouve exactement dans la situation qu'il rencontrerait dans une carte normalisée, si les données reçues n'avaient pas été compressées selon l'invention.

A titre d'exemple, l'en-tête ET contenu dans une trame de données compressées TR est le suivant :

CLA = "E8" ; INS = "D0" ; P1 = "03" ; P2 = "20"
; LC = "23" et PD = "B6",

tous ces octets étant en code hexadécimal.

Dans cet exemple, la première moitié du champ CLA est égale à "1110", soit B2 = "1" et B3 = "1", ce qui signifie que les données DATA ont été compressées avec un algorithme et un modèle autre que l'algorithme "AL0" et le modèle "M00". Selon le champ

LC, les données DATA après compression s'étendent sur
($16 \times 2 + 3$) = 35 octets. La décompression est effectuée
selon l'algorithme AL2 et le modèle correspondant M26
dont les numéros sont lus dans les cinq premiers bits
5 "10110" du champ de paramètres de décompression PD.
La longueur attendue des données décompressées LDD
contient un nombre entier de groupes de 8 octets + 3
octets selon les trois derniers bits LDD = "011" du
champ PD de la trame TR.

10

Dans l'autre sens de transmission, de la carte
CA, SIM vers le terminal TE, TM, les données ne sont
pas initialement compressées et sont encapsulées par
la carte dans des trames normalisées "T = 0", ou
15 éventuellement "T = 1".

REVENDICATIONS

1 - Carte à puce (CA, SIM) propre à recevoir des champs de données compressées (DATA) précédés chacun
5 par une indication de longueur attendue de données décompressées (LDD) et une longueur de données compressées (LC), caractérisée en qu'elle comprend un premier moyen (MC) pour mémoriser les champs reçus de données compressées (DATA, TR) en fonction des
10 longueurs des données compressées (LC) respectives, un deuxième moyen (MS) pour mémoriser un algorithme de décompression, un moyen (PR) pour décompresser suivant ledit algorithme de décompression les données compressées dans chaque champ en des données
15 décompressées sur une longueur dépendant de l'indication de longueur de données attendue décompressées (LDD), et un troisième moyen (MD) pour mémoriser les données décompressées.

20 2 - Carte à puce conforme à la revendication 1, dans laquelle le deuxième moyen pour mémoriser (MS) contient plusieurs algorithmes de décompression (AL0 à ALI), et le moyen pour décompresser (PR) détecte un numéro d'algorithme de décompression (ALi) précédant
25 chaque champ reçu de données compressées afin que celles-ci soient décompressées suivant l'algorithme de décompression dont le numéro a été détecté.

30 3 - Carte à puce conforme à la revendication 2, dans laquelle le deuxième moyen pour mémoriser (MS) comprend plusieurs modèles de décompression (Mi0 à MiJ) respectivement associés aux algorithmes de décompression (AL0 à ALI), et le moyen pour décompresser (PR) détecte un numéro de modèle de
35 décompression (Mij) précédant chaque champ reçu de

données compressées afin que celles-ci soient décompressées suivant l'algorithme de décompression et le modèle de décompression correspondant dont les numéros ont été détectés.

5

4 - Carte à puce conforme à la revendication 2, comprenant un quatrième moyen (MM) pour mémoriser un modèle de décompression reçu précédemment à un champ reçu de données compressées, et le moyen pour
10 décompresser (PR) détecte un numéro d'algorithme de décompression (ALi) précédant ledit champ reçu de données compressées afin que celles-ci soient décompressées suivant l'algorithme de décompression dont le numéro a été détecté et le modèle de
15 décompression lu dans le quatrième moyen pour mémoriser (MM).

5 - Carte à puce conforme à la revendication 2, comprenant un quatrième moyen (MM) pour mémoriser un
20 modèle de décompression déduit implicitement d'un champ de données compressées en cours d'écriture dans les premiers moyens pour mémoriser (MC), et le moyen pour décompresser (PR) détecte un numéro d'algorithme de décompression (ALi) précédant ledit champ mémorisé
25 de données compressées afin que celles-ci soient décompressées suivant l'algorithme de décompression dont le numéro a été détecté et le modèle de décompression déduit lu dans le quatrième moyen pour mémoriser (MM).

30

6 - Carte à puce conforme à l'une quelconque des revendications 1 à 5, dans laquelle le moyen pour décompresser (PR) détecte une indication (CLA : B2, B3) sur l'état compressé ou non compressé de chaque
35 champ reçu de données compressées afin que le moyen

pour décompresser (PR) ne décompresses les données que dans les champs de données précédés par une indication d'état compressé.

5 7 - Unité de données de protocole pour être reçue notamment par la carte à puce selon l'une quelconque des revendications 1 à 6, comprenant un en-tête (ET) et un champ de données (DATA), l'en-tête incluant la longueur (LC) du champ de données,
10 caractérisée en ce que l'en-tête (ET) comprend une indication (LDD) sur la longueur attendue de données décompressées après décompression du champ de données (DATA).

15 8 - Unité de données de protocole conforme à la revendication 7, dans laquelle l'indication sur la longueur attendue de données décompressées (LDD) est un mot à n bits égal à la longueur attendue des données décompressées modulo 2^n , la longueur attendue
20 étant exprimée en mots de données décompressées à m bits, n étant un entier au moins égal à 0 et m étant un entier au moins égal à 1.

25 9 - Unité de données de protocole conforme à la revendication 7 ou 8, dans laquelle l'en-tête (ET) comprend le numéro (ALi) d'un algorithme de décompression au moyen duquel les données compressées dans le champ de données (DATA) sont à décompresser.

30 10 - Unité de données de protocole conforme à la revendication 9, dans laquelle l'en-tête (ET) comprend le numéro (Mij) d'un modèle de décompression qui correspond à l'algorithme de décompression dont le numéro (ALi) est inclus dans l'en-tête et au moyen

duquel les données compressées dans le champ de données (DATA) sont à décompresser.

11 - Unité de données de protocole conforme à l'une quelconque des revendications 7 à 10, dans laquelle l'en-tête (ET) comprend une indication d'état de données (B1, B2) ayant un premier état (DATA) lorsque les données dans le champ de données ne sont pas compressées, et ayant un deuxième état lorsque les données dans le champ de données (DATA) sont compressées.

12 - Unité de données de protocole conforme à la revendication 11, dans laquelle l'indication d'état de données (B1, B2) a un troisième état lorsque les données dans le champ de données (DATA) sont à décompresser suivant un algorithme de décompression prédéterminé (AL0) et un modèle de décompression prédéterminé (M00).

20

13 - Unité de données de protocole conforme à la revendication 11 ou 12, dans laquelle l'en-tête (ET) comprend le numéro d'un algorithme de décompression (ALi), le numéro d'un modèle de décompression (Mij) et l'indication sur la longueur attendue de données décompressées (LDD) lorsque l'indication d'état de données (B1, B2) est au deuxième état.

14 - Procédé pour décompresser des champs de données compressées (DATA) à mettre en oeuvre notamment dans la carte à puce conforme à l'une quelconque des revendications 1 à 6, chaque champ de données compressées étant précédé par une indication sur la longueur attendue (LDD) de données décompressées correspondant à des données compressées

contenues dans le champ et par une longueur (LC) des données compressées contenues dans le champ, caractérisée par les étapes suivantes :

- détecter (D3) la longueur (LC) des données compressées et mémoriser (D0) le champ de données compressées (DATA) sur la longueur détectée, et
- détecter (D8) l'indication sur la longueur attendue de données décompressées (LDD) et décompresser (D9) les données de manière à arrêter la décompression en fonction de l'indication détectée (LDD).

15 - Procédé conforme à la revendication 14, comprenant une étape de sélectionner (D6) un algorithme de décompression (ALi) parmi plusieurs algorithmes de décompression (AL0 à ALI) en fonction d'un numéro d'algorithme précédant le champ de données compressées afin de décompresser les données du champ suivant l'algorithme de décompression sélectionné.

16 - Procédé conforme à la revendication 15, comprenant une étape de sélectionner (D7, D72) un modèle de décompression (Mij) parmi plusieurs modèles de décompression (Mi0 à MiJ) associés à l'algorithme de décompression sélectionné en fonction d'un numéro de modèle précédant le champ de données compressées afin de décompresser les données du champ suivant l'algorithme de décompression sélectionné et le modèle de décompression sélectionné.

17 - Procédé conforme à la revendication 15, comprenant une étape de mémoriser (D71) un modèle de décompression (Mij) reçu précédemment au champ de données compressées (DATA) afin de décompresser les

données du champ suivant l'algorithme de décompression sélectionné et le modèle de décompression mémorisé.

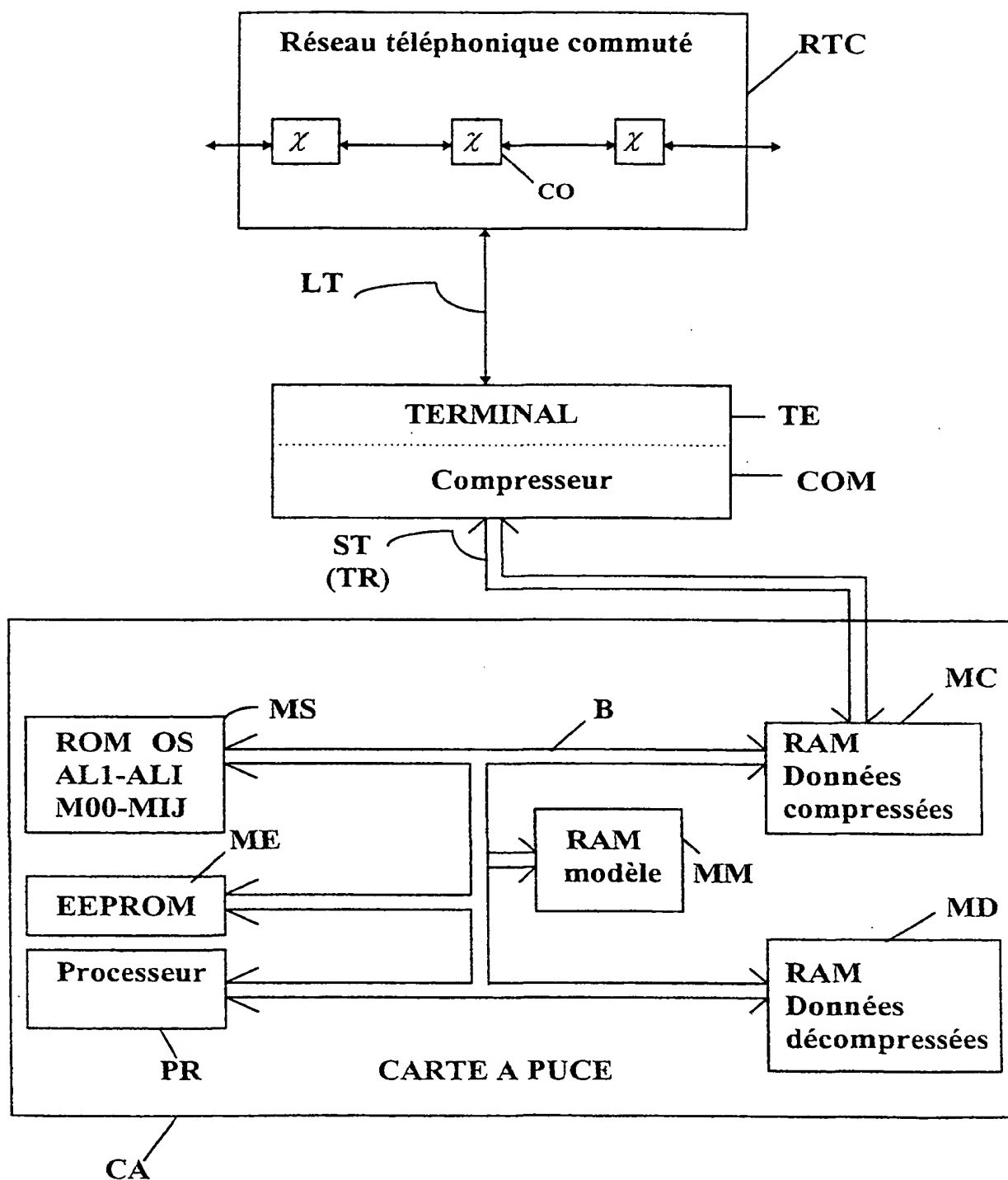
5 18 - Procédé conforme à la revendication 15, comprenant une étape de mémoriser (D71) un modèle de décompression (Mij) déduit implicitement du champ reçu de données compressées (DATA) afin de décompresser les données du champ suivant
10 l'algorithme de décompression sélectionné et le modèle de décompression déduit et mémorisé.

 19 - Procédé conforme à l'une quelconque des revendications 14 à 18, comprenant une étape (D4,
15 D50, D51, D52) de détecter une indication d'état de données (B2, B3) précédant chaque champ de données décompressées afin de ne décompresser les données du champ que lorsque l'indication d'état de données n'est pas à un premier état prédéterminé.

20 20 - Procédé conforme à la revendication 19, selon lequel l'étape (D8) de détecter une indication sur la longueur attendue de données décompressées (LDD) n'est pas effectuée lorsque l'indication d'état
25 de données (B2, B3) est à un état prédéterminé indiquant que les données compressées sont à décompresser selon des algorithmes et modèles prédéterminés (AL0, M00).

1/5

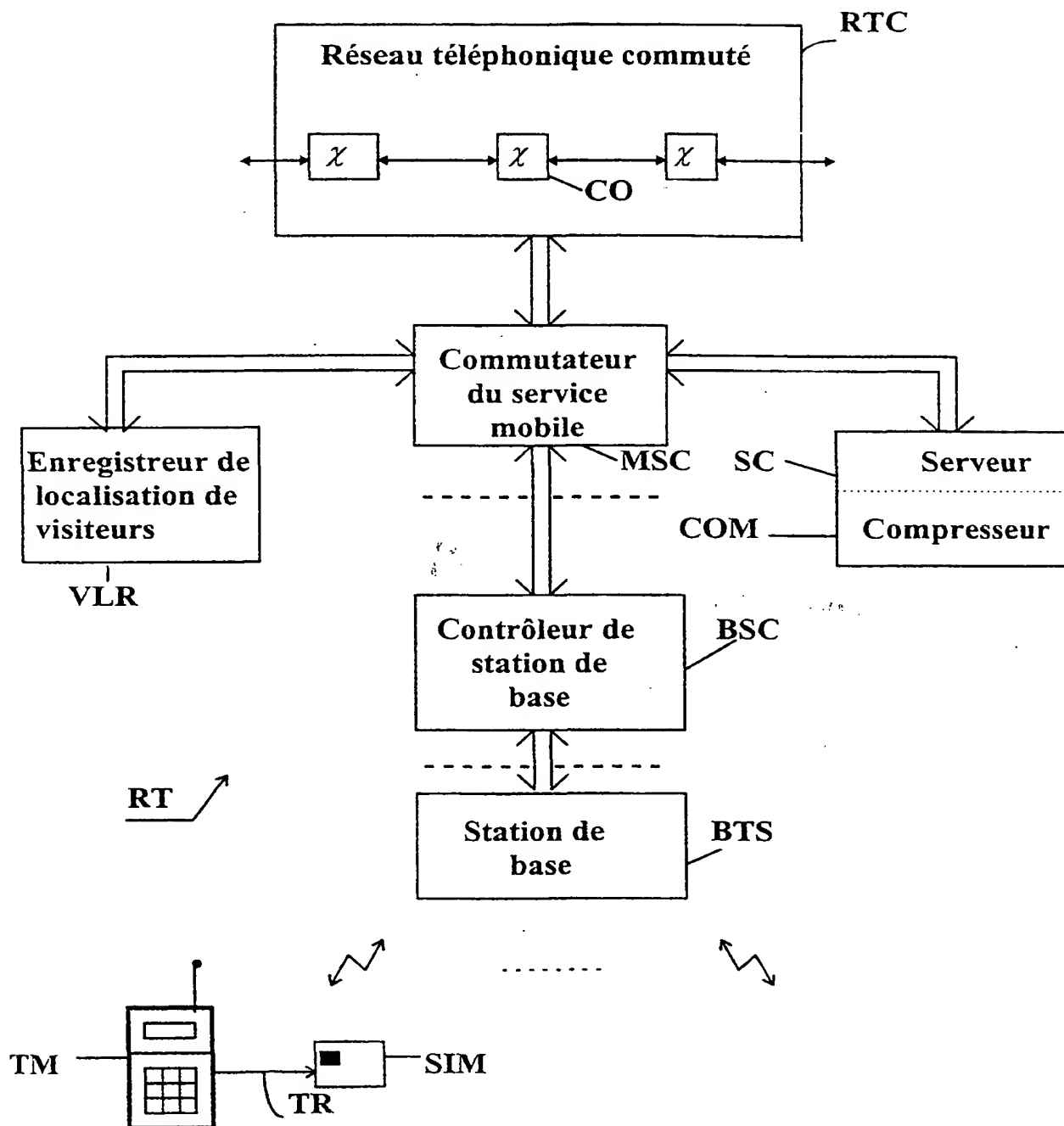
FIG. 1



This Page Blank (uspto)

2/5

FIG. 2



This Page Blank (uspto)

3/5

FIG. 3

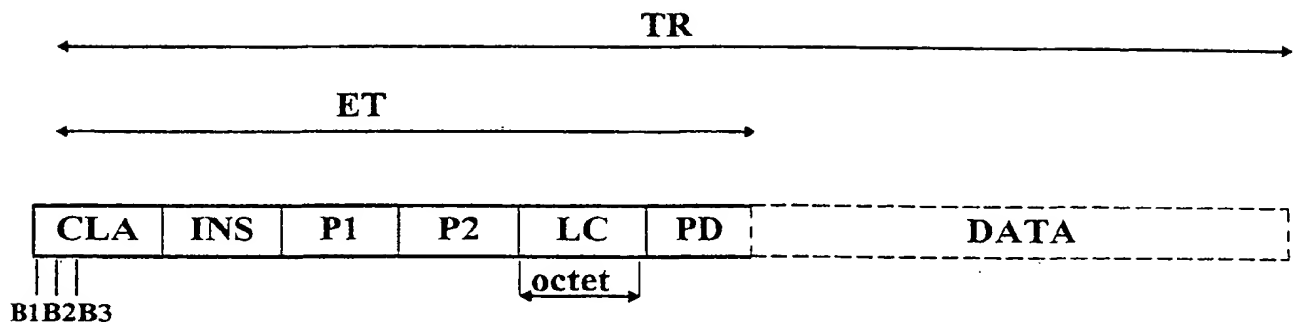
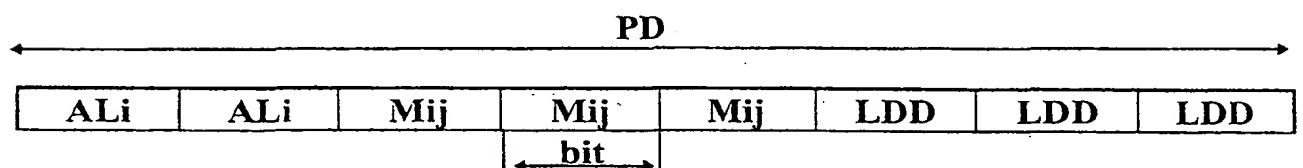


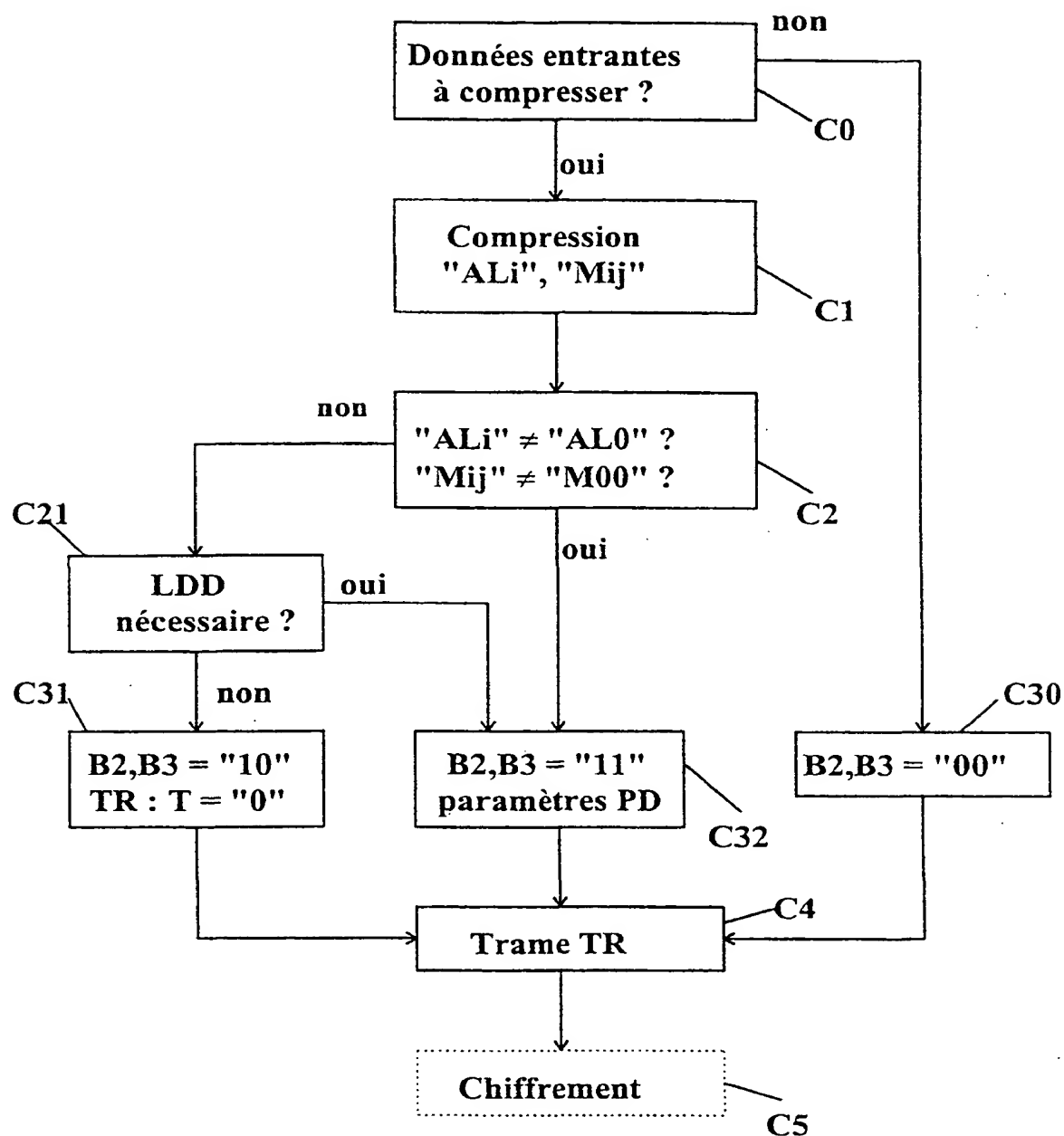
FIG. 4



This Page Blank (uspto)

4/5

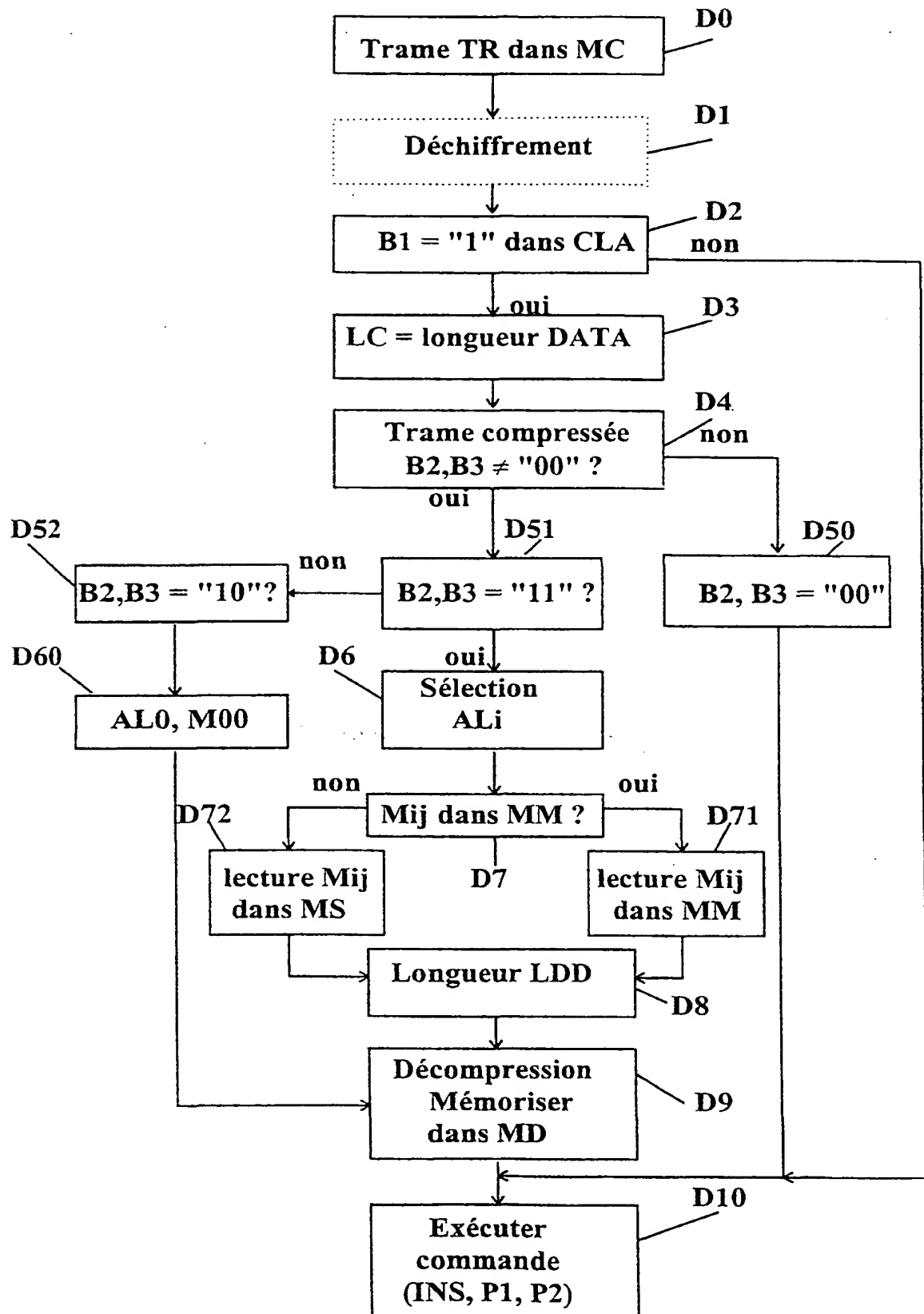
FIG. 5



This Page Blank (uspto)

5/5

FIG. 6



This Page Blank (uspto)

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

Int. Patent Application No.
PC/PR 99/02694

A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER
IPC 7 G07F7/10

According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC

B. FIELDS SEARCHED

Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols)
IPC 7 G07F H03M

Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched

Electronic data base consulted during the international search (name of data base and, where practical, search terms used)

C. DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT

Category *	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
Y	FR 2 730 330 A (COHEN SOLAL BERNARD SIMON) 9 August 1996 (1996-08-09) page 2, line 10 -page 3, line 32 page 6, line 37 -page 7, line 24	1-3
Y	FR 2 759 795 A (FRANCOIS CHARLES OBERTHUR FIDU) 21 August 1998 (1998-08-21) page 1, column 34 -page 2, column 22 page 4, line 14 -page 6, line 30; figures 1,2	1-3
A	US 5 796 829 A (HARDING MICHAEL V ET AL) 18 August 1998 (1998-08-18) column 2, line 48 -column 3, line 5 column 4, line 36 -column 11, line 38 column 12, line 17 - line 23 column 12, line 35 - line 40 column 12, line 66 -column 13, line 10	1
-/-		

☒ Further documents are listed in the continuation of box C.

☒ Patent family members are listed in annex.

* Special categories of cited documents:

- "A" document defining the general state of the art which is not considered to be of particular relevance
- "E" earlier document but published on or after the international filing date
- "L" document which may throw doubts on priority claim(s) or which is cited to establish the publication date of another citation or other special reason (as specified)
- "O" document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other means
- "P" document published prior to the international filing date but later than the priority date claimed

- "T" later document published after the international filing date or priority date and not in conflict with the application but cited to understand the principle or theory underlying the invention
- "X" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered novel or cannot be considered to involve an inventive step when the document is taken alone
- "Y" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered to involve an inventive step when the document is combined with one or more other such documents, such combination being obvious to a person skilled in the art
- "&" document member of the same patent family

Date of the actual completion of the international search

22 December 1999

Date of mailing of the international search report

11/01/2000

Name and mailing address of the ISA
European Patent Office, P.B. 5818 Patentlaan 2
NL - 2280 HV Rijswijk
Tel. (+31-70) 340-2040, Tx. 31 651 epo nl,
Fax (+31-70) 340-3018

Authorized officer

Feuer, F

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International Application No.

PCT/FR 99/02694

C. (Continuation) DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT

Category *	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
A	US 5 499 293 A (BEHRAM SEPEHR ET AL) 12 March 1996 (1996-03-12) the whole document	1

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

Information on patent family members

Int. Patent Application No

PCT/FR 99/02694

Patent document cited in search report		Publication date	Patent family member(s)		Publication date
FR 2730330	A	09-08-1996	NONE		
FR 2759795	A	21-08-1998	WO	9836387 A	20-08-1998
US 5796829	A	18-08-1998	AU	4461996 A	29-03-1996
			CA	2199526 A	21-03-1996
			EP	0787391 A	06-08-1997
			WO	9608912 A	21-03-1996
US 5499293	A	12-03-1996	NONE		

This Page Blank (uspto)

RAPPORT DE RECHERCHE INTERNATIONALE

Depôt internationale No

PCT/R 99/02694

A. CLASSEMENT DE L'OBJET DE LA DEMANDE

CIB 7 G07F7/10

Selon la classification internationale des brevets (CIB) ou à la fois selon la classification nationale et la CIB

B. DOMAINES SUR LESQUELS LA RECHERCHE A PORTE

Documentation minimale consultée (système de classification suivi des symboles de classement)

CIB 7 G07F H03M

Documentation consultée autre que la documentation minimale dans la mesure où ces documents relèvent des domaines sur lesquels a porté la recherche

Base de données électronique consultée au cours de la recherche internationale (nom de la base de données, et si réalisable, termes de recherche utilisés)

C. DOCUMENTS CONSIDERES COMME PERTINENTS

Catégorie *	Identification des documents cités, avec, le cas échéant, l'indication des passages pertinents	no. des revendications visées
Y	FR 2 730 330 A (COHEN SOLAL BERNARD SIMON) 9 août 1996 (1996-08-09) page 2, ligne 10 -page 3, ligne 32 page 6, ligne 37 -page 7, ligne 24	1-3
Y	FR 2 759 795 A (FRANCOIS CHARLES OBERTHUR FIDU) 21 août 1998 (1998-08-21) page 1, colonne 34 -page 2, colonne 22 page 4, ligne 14 -page 6, ligne 30; figures 1,2	1-3
A	US 5 796 829 A (HARDING MICHAEL V ET AL) 18 août 1998 (1998-08-18) colonne 2, ligne 48 -colonne 3, ligne 5 colonne 4, ligne 36 -colonne 11, ligne 38 colonne 12, ligne 17 - ligne 23 colonne 12, ligne 35 - ligne 40 colonne 12, ligne 66 -colonne 13, ligne 10	1
	-/-	

☒ Voir la suite du cadre C pour la fin de la liste des documents

☒ Les documents de familles de brevets sont indiqués en annexe

* Catégories spéciales de documents cités:

"A" document définissant l'état général de la technique, non considéré comme particulièrement pertinent

"E" document antérieur, mais publié à la date de dépôt international ou après cette date

"L" document pouvant jeter un doute sur une revendication de priorité ou cité pour déterminer la date de publication d'une autre citation ou pour une raison spéciale (telle qu'indiquée)

"O" document se référant à une divulgation orale, à un usage, à une exposition ou tous autres moyens

"P" document publié avant la date de dépôt international, mais postérieurement à la date de priorité revendiquée

"T" document ultérieur publié après la date de dépôt international ou la date de priorité et n'appartenant pas à l'état de la technique pertinent, mais cité pour comprendre le principe ou la théorie constituant la base de l'invention

"X" document particulièrement pertinent; l'invention revendiquée ne peut être considérée comme nouvelle ou comme impliquant une activité inventive par rapport au document considéré isolément

"Y" document particulièrement pertinent; l'invention revendiquée ne peut être considérée comme impliquant une activité inventive lorsque le document est associé à un ou plusieurs autres documents de même nature, cette combinaison étant évidente pour une personne du métier

"Z" document qui fait partie de la même famille de brevets

Date à laquelle la recherche internationale a été effectivement achevée

22 décembre 1999

Date d'expédition du présent rapport de recherche internationale

11/01/2000

Nom et adresse postale de l'administration chargée de la recherche internationale
Office Européen des Brevets, P.B. 5818 Patentlaan 2
NL - 2280 HV Rijswijk
Tel. (+31-70) 340-2040, Tx. 31 651 epo nl,
Fax (+31-70) 340-3016

Fonctionnaire autorisé

Feuer, F

RAPPORT DE RECHERCHE INTERNATIONALE

de Internationale No

PCT/FR 99/02694

C.(suite) DOCUMENTS CONSIDERES COMME PERTINENTS

Catégorie	Identification des documents cités, avec, le cas échéant, l'indication des passages pertinents	no. des revendications visées
A	<p>US 5 499 293 A (BEHRAM SEPEHR ET AL)</p> <p>12 mars 1996 (1996-03-12)</p> <p>le document en entier</p>	1

RAPPORT DE RECHERCHE INTERNATIONALE

Renseignements relatifs aux membres de familles de brevets

Classe internationale No

PCT/FR 99/02694

Document brevet cité au rapport de recherche		Date de publication	Membre(s) de la famille de brevet(s)	Date de publication
FR 2730330	A	09-08-1996	AUCUN	
FR 2759795	A	21-08-1998	WO 9836387 A	20-08-1998
US 5796829	A	18-08-1998	AU 4461996 A	29-03-1996
			CA 2199526 A	21-03-1996
			EP 0787391 A	06-08-1997
			WO 9608912 A	21-03-1996
US 5499293	A	12-03-1996	AUCUN	

This Page Blank (uspto)